

УДК 519.216

# АНАЛИЗ КАЧЕСТВА ЛИНЕЙНОЙ ЭКСТРАПОЛЯЦИИ СЛУЧАЙНЫХ ПРОЦЕССОВ НА БАЗЕ АППАРАТА КАНОНИЧЕСКИХ РАЗЛОЖЕНИЙ

И.П. Атаманюк

Кандидат технических наук, доцент

Кафедра высшей и прикладной математики

Николаевский государственный аграрный университет

54010, г.Николаев ул. Парижской коммуны, 9

Контактный тел.: 8098 7971234

e-mail: atamanyuk\_igor@mail.ru

*Осуществлен анализ качества линейной экстраполяции скалярных случайных процессов при различном объеме информации на базе аппарата канонических разложений. В частности получен вывод о том, что переход от скалярного случайного процесса со значительным последствием к векторному марковскому процессу дает квазиоптимальный результат решения задачи фильтрации-экстраполяции методом Калмана*

Широкий круг задач управления связан с необходимостью предсказания будущего состояния объекта контроля по его настоящему и прошлому. В случае, когда данная задача решается в условиях неопределенности одним из подходов к ее решению является рассмотрение значений параметров объекта в качестве реализаций случайного процесса и применение к данным реализациям аппарата экстраполяции случайных процессов. Наиболее универсальным методом экстраполяции с точки зрения накладываемых на случайный процесс ограничений является метод прогноза, базирующийся на каноническом разложении исследуемого случайного процесса [1]. Получаемая с помощью данного метода оптимальная в среднеквадратическом смысле оценка  $m_x^{(k)}(i)$  линейного прогноза незашумленного случайного процесса  $X(t)$  по результатам последовательных измерений  $x(\mu), \mu = \overline{1, k}$  имеет вид [1]:

$$m_x^{(\mu)}(i) = \begin{cases} 0, & \text{при } \mu = 0, i = \overline{1, I}; \\ m_x^{(\mu-1)}(i) + [x(\mu) - m_x^{(\mu-1)}(\mu)]\varphi_\mu(i), & \mu = \overline{1, k}, i = \overline{\mu+1, I}. \end{cases} \quad (1)$$

Выражение (1) может быть записано в явной эквивалентной форме:

$$m_x^{(k)}(i) = \sum_{\mu=1}^k x(\mu) f_\mu^{(k)}(i), \quad i = \overline{k+1, I}, \quad (2)$$

где

$$f_\mu^{(k)}(i) = \begin{cases} f_\mu^{(k-1)}(i) - f_\mu^{(k-1)}(k)\varphi_k(i), & \mu \leq k-1; \\ \varphi_k(i), & \mu = k. \end{cases} \quad (3)$$

В (1), (2) без ограничения общности положено, что математическое ожидание случайного процесса  $X(t)$  в исследуемых точках дискретизации равно нулю  $m_x(i) = 0, i = \overline{1, I}$ , (данное предположение сохраняется на протяжении всего последующего изложения), а  $\varphi_\mu(i), \mu = \overline{1, k}$  являются координатными функциями канонического разложения процесса  $X(t)$

$$X(i) = \sum_{v=1}^i V_v \varphi_v(i), \quad i = \overline{1, I}, \quad (4)$$

элементы которого с использованием известной дискретизированной функции дисперсии  $D_x(i)$  и корреляционной функции  $R_x(i, j), i, j = \overline{1, I}$  определены стандартным образом:

$$V_i = X(i) - \sum_{v=1}^{i-1} V_v \varphi_v(i), \quad i = \overline{1, I}; \quad (5)$$

$$D_v(v) = D_x(i) - \sum_{v=1}^{i-1} D_v(v) \varphi_v^2(i), \quad i = \overline{1, I}; \quad (6)$$

$$\Phi_v(i) = \frac{1}{D_v(v)} [R_x(v, i) - \sum_{j=1}^{v-1} D_v(j) \Phi_j(v) \Phi_j(i)], \quad v=\overline{1, I}, \quad i=\overline{j, I}; \quad (7)$$

где  $D_v(i)$ ,  $i=\overline{1, I}$  - дисперсия некоррелированных случайных коэффициентов  $V_i$ ,  $i=\overline{1, I}$ .

Выражения (1), (2) в рамках линейного приближения определяют условное математическое ожидание случайного процесса  $X(t)$  при условии  $X(\mu) = x(\mu)$ ,  $\mu=\overline{1, k}$ , т.е. дают несмещенную оценку будущих значений экстраполируемой реализации и обеспечивают абсолютный минимум среднего квадрата погрешности линейной экстраполяции

$$E_x^{(k)}(i) = M \left[ m_x^{(k)}(i) - X(i) \right]^2, \quad i=\overline{k+1, I} \quad (8)$$

равный дисперсии

$$E_x^{(k)}(i) = D_x^{(k)}(i) = \sum_{v=k+1}^i D_v(v) \Phi_v^2(i), \quad i=\overline{k+1, I} \quad (9)$$

апостериорной случайной последовательности

$$X^{(k)}(i) = m_x^{(k)}(i) + \sum_{v=k+1}^i V_v \Phi_v(i), \quad i=\overline{1, I}. \quad (10)$$

Единственное требование алгоритма (1),(2) к исследуемому процессу - конечность дисперсии в точках дискретизации - не является существенным ограничением и, как правило, выполняется для физических процессов.

Предположим, что значения  $X(i)$ ,  $i=\overline{1, I}$  не наблюдаемы из-за погрешностей измерений  $Y(i)$ ,  $i=\overline{1, I}$ :  $m_y(i) = 0$ ,  $R_y(i, i) = D_y(i)$ ,  $i=\overline{1, I}$ ,  $R_y(i, j) = 0$ ,  $i \neq j$ ,  $i=\overline{1, I}$ . В совокупности  $X(i)$  и  $Y(i)$  формируют случайную последовательность результатов измерений  $\{Z\}$ :

$$Z(i) = X(i) + Y(i), \quad i=\overline{1, I}. \quad (11)$$

Простейший алгоритм экстраполяции  $X(t)$  по  $z(\mu)$ ,  $\mu=\overline{1, k}$ , на базе канонического разложения (4) имеет вид:

$$m_{x/z}^{(k)}(i) = \sum_{\mu=1}^k z(\mu) f_{\mu}^{(k)}(i), \quad i=\overline{k+1, I}. \quad (12)$$

Средний квадрат погрешности экстраполяции алгоритмом (12) определяется из выражения

$$E_{x/z}^{(k)} = D_x(i) - 2 \sum_{\mu=1}^k R_x(\mu, i) f_{\mu}^{(k)}(i) + \sum_{\mu=1}^k \sum_{v=1}^k R_z(\mu, v) f_{\mu}^{(k)}(i) f_v^{(k)}(i), \quad i=\overline{1, I} \quad (13)$$

Естественным шагом к повышению качества экстраполяции является замена в алгоритме (12) результатов измерений  $z(\mu)$ ,  $\mu=\overline{1, k}$  некоторыми оценками  $\hat{x}(\mu)$ ,  $\mu=\overline{1, k}$ , обладающие лучшими точностными характеристиками:  $M \left[ X(\mu) - \hat{X}(\mu) \right]^2 < D_y(\mu)$ .

Используя подход Калмана, выражение для определения несмещенной оценки запишется как:

$$\hat{x}(\mu) = (1 - B_{\mu}) m_x^{(\mu-1)}(\mu) + B_{\mu} z(\mu), \quad \mu=\overline{1, k}, \quad (14)$$

где  $m_x^{(\mu-1)}(\mu)$  - результат прогноза на  $\mu$  - тый шаг по

$(\mu-1)$  предшествующей оценке  $\hat{x}(v)$ ,  $v=\overline{1, \mu-1}$ ;

$B_{\mu}$  - коэффициент фильтрации, который определяется из условия минимума среднего квадрата ошибки приближения  $M \left[ X(\mu) - \hat{X}(\mu) \right]^2$ .

Подстановка оценки (14) в (12) дает алгоритм экстраполяции с предварительной фильтрацией погрешностей измерений, который может быть записан в рекуррентной и явной форме [2]:

$$m_x^{(\mu)}(i) = \begin{cases} 0, & \text{при } \mu=0, \quad i=\overline{1, I}; \\ m_x^{(\mu-1)}(i) + B_{\mu} [z(\mu) - m_x^{(\mu-1)}(\mu)] \Phi_{\mu}(i), & \mu=\overline{1, k}, \quad i=\overline{k+1, I}; \end{cases} \quad (15)$$

$$m_x^{(k)}(i) = \sum_{\mu=1}^k S_{\mu}^{(k)}(i) z(\mu), \quad k=\overline{1, I}, \quad i=\overline{k+1, I}; \quad (16)$$

где

$$S_{\mu}^{(k)}(i) = \begin{cases} S_{\mu}^{(k)}(i) - S_{\mu}^{(k-1)}(k) B_k \Phi_k(i), & \mu < k, \\ B_k \Phi_k(i), & \mu = k. \end{cases} \quad (17)$$

С учетом выражения (16) соотношения для определения оптимальных значений  $B_{\mu}$  запишется как:

$$B_{\mu} = \frac{E_x^{(\mu-1)}(\mu)}{E_x^{(\mu-1)}(\mu) + D_y(\mu)}, \quad (18)$$

где  $E_x^{(\mu-1)}(\mu)$  - средний квадрат ошибки экстраполяции  $x(\mu)$  по  $(\mu-1)$  результатам измерений:

$$E_x^{(\mu-1)}(\mu) = D_x(\mu) - 2 \sum_{v=1}^{\mu-1} R_x(v, \mu) S_v^{(\mu-1)}(\mu) + \sum_{v=1}^{\mu-1} \sum_{j=1}^{\mu-1} R_z(v, j) S_v^{(\mu-1)}(\mu) S_j^{(\mu-1)}(\mu). \quad (19)$$

Соответственно качество экстраполяции алгоритмом (15), (16) в точках дискретизации  $i=\overline{k+1, I}$  для  $k$  известных значений  $z(\mu)$ ,  $\mu=\overline{1, k}$ , определяется выражением:

$$E_x^{(k)} = D_x(i) - 2 \sum_{\mu=1}^k R_x(\mu, i) S_{\mu}^{(k)}(i) + \sum_{\mu=1}^k \sum_{v=1}^k R_z(\mu, v) S_{\mu}^{(k)}(i) S_v^{(k)}(i), \quad i=\overline{k+1, I}. \quad (20)$$

Следует отметить, что алгоритм (15), (16) является аналогом известных модификаций фильтра Калмана для фильтрации (экстраполяции) немарковских случайных процессов. Так, например, не сложно показать,

что в одном из таких решений, базирующихся на понятии “пространство фазовых состояний” [3] размерности эквивалентной количеству известных измерений, матричное уравнение системы

$$\bar{X}(\mu) = A(\mu, \mu-1)\bar{X}(\mu-1) + A(\mu) \cdot V_\mu,$$

которое описывает динамику изменения

$X(t)$  в точке  $t_\mu$ , с учетом свойства

$$M[\bar{X}(\mu)\bar{X}(\mu-1)] = T^M(\mu, \mu-1)M[\bar{X}(\mu-1)\bar{X}(\mu-1)]$$

$$\begin{pmatrix} X(2) \\ X(3) \\ \dots \\ X(\mu-1) \\ X(\mu) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & 0 \\ f_1^{(\mu-1)}(\mu) & f_2^{(\mu-1)}(\mu) & \dots & f_{\mu-2}^{(\mu-1)}(\mu) & f_{\mu-1}^{(\mu-1)}(\mu) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} X(1) \\ X(2) \\ \dots \\ X(\mu-2) \\ X(\mu-1) \end{pmatrix} + V_\mu \quad (21)$$

может быть приведено к виду:

т.е. результат прогноза  $x(\mu)$  с помощью (21) по  $z(v)$ ,  $v=1, \mu-1$

тождественен оценке (12) для  $k=\mu-1$ ,  $i=\mu$ ,

а результат фильтрации оценке (14).

Алгоритм (15),(16) наряду с очевидными достоинствами (отсутствие ограничений на исследуемый случайный процесс  $X(t)$ , простота вычислений) обладает существенным недостатком - в экстраполяционную форму (1),(2), оптимальную для  $x(\mu)$ ,  $\mu=1, \bar{k}$ , подставляются оценки  $\bar{x}(\mu)$ ,  $\mu=1, \bar{k}$ , вероятностные характеристики которых отличаются от  $x(\mu)$ ,  $\mu=1, \bar{k}$ . Наличие данного рассогласования, очевидно, ограничивает качество экстраполяции.

Указанный недостаток может быть устранен за счет перехода от канонического разложения (4), положенного в основу всех приведенных выше алгоритмов, к каноническому разложению смешанной случайной последовательности  $\{X'\} = \{Z(1), Z(2), \dots, Z(k), X(k+1), \dots, X(I)\}$ , сочетающей в себе как результаты измерений до  $i=k$ , так и данные о процессе  $X(t)$  для  $i=\bar{k}+1, I$  [4]:

$$x'(i) = \sum_{v=1}^i U_v \beta_v(i), \quad i=\bar{1}, I. \quad (22)$$

Элементы канонического разложения (21) определяются соотношениями:

$$U_i = Z(i) \sum_{v=1}^i U_v \beta_v(i), \quad i=\bar{1}, \bar{k} \quad (23)$$

$$U_i = X(i) - \sum_{v=1}^{i-1} U_v \beta_v(i), \quad i=\bar{k}+1, I; \quad (24)$$

$$D_U(i) = D_z(i) - \sum_{v=1}^{i-1} D_U(v) \beta_v^2(i), \quad i=\bar{1}, \bar{k}; \quad (25)$$

$$D_U(i) = D_x(i) - \sum_{v=1}^{i-1} D_U(v) \beta_v^2(i), \quad i=\bar{k}+1, I; \quad (26)$$

$$\beta_v(i) = \frac{1}{D_U(v)} [R_x(v, i) - \sum_{j=1}^{v-1} D_U(j) \beta_j(v) \beta_j(i)], \quad v=\bar{1}, I, \quad i=\bar{v}, I, \quad \mu \leq i. \quad (27)$$

Алгоритм оптимальной в среднеквадратическом смысле линейной экстраполяции на базе канонического разложения (21) имеет вид:

$$m_{x/z}^{(\mu)}(i) = \begin{cases} 0, & \mu=0, \quad i=\bar{1}, I; \\ m_{x/z}^{(\mu-1)}(i) + (z(\mu) - m_{x/z}^{(\mu-1)}(\mu)) \beta_\mu(i), & \mu=\bar{1}, \bar{k}, \quad i=\bar{k}+1, I; \end{cases} \quad (28)$$

или может быть записан в явной эквивалентной форме Винера [4]:

$$m_{x/z}^{(k)}(i) = \sum_{\mu=1}^k z(\mu) b_\mu^{(k)}(i), \quad i=\bar{k}+1, I, \quad (29)$$

где

$$b_\mu^{(k)}(i) = \begin{cases} b_\mu^{(k-1)}(i) - b_\mu^{(k-1)}(k) \beta_\mu(i), & \mu < k; \\ \beta_k(i), & \mu = k. \end{cases} \quad (30)$$

Выражение (28),(29) определяет условное математическое ожидание последовательности  $\{x'\}$  при условии  $Z(\mu) = z(\mu)$ ,  $\mu=\bar{1}, \bar{k}$ . Средний квадрат погрешности экстраполяции алгоритмом (27),(28) равен дисперсии

$$E_{x/z}^{(k)}(i) = D_{x'}^{(k)}(i) = \sum_{v=k+1}^i D_U(v) \beta_v(i), \quad i=\bar{k}+1, I \quad (31)$$

апостериорной случайной последовательности

$$x'^{(k)}(i) = m_{x/z}^{(k)}(i) + \sum_{v=k+1}^i U_v \beta_v(i), \quad i=\bar{1}, I. \quad (32)$$

Алгоритм (15),(16), в основу которого положена идея калмановской фильтрации и алгоритм (28),(29), который представляет собой фильтр-экстраполятор Винера для нестационарных случайных процессов (4), используют для своей работы одинаковый объем априорной информации. В связи с этим с целью определения влияния рассогласования в алгоритме (15),(16) естественным является проведение сравнительного анализа качества экстраполяции данными алгоритмами.

Предположим, что (15),(16) дает оптимальный в среднеквадратическом смысле результат экстраполяции, тогда в силу теоремы про единство оптимального решения:

$$m_{x/z}^{(k)}(i) = m_x^{(k)}(i), \quad i=\bar{k}+1, I. \quad (33)$$

Из (33) следует соотношение:

$$\beta_v(i) = \beta_v(v) \varphi_v(i), \quad v=\bar{1}, \bar{k}, \quad (34)$$

которое с учетом выражений (7),(27) для количества измерений  $k$  приводится к виду

$$\sum_{v=1}^{k-1} (D_v(v) - D_u(v) \beta_v^2(v)) (D_x(k) \varphi_v(k) \varphi_v(i) - R_x(k, i) \varphi_v^2(k)) = 0. \quad (35)$$

Для двух известных значений ( $k=2$ ) уравнение (35), а следовательно и (33) истинно, если (для  $k=1$  - марковский случай - (33) выполняется без каких-либо условий) выполняется хотя бы одно из условий:

$$D_v(1) = D_u(1) \beta_1^2(1), \quad (36)$$

или

$$D_x(2) R_x(1, i) = R_x(1, 2) R_x(2, i) \quad (37)$$

Выражение (36) эквивалентно уравнению

$$D_z(1) = D_x(1),$$

т.е. ложно, остается (37).

В случае, когда для прогноза используются два произвольных измерения, из области возможных значений  $1, k$  соотношение (37) приобретает вид:

$$D_x(v) R_x(\mu, i) = R_x(\mu, v) R_x(v, i), \quad v, \mu = \overline{1, k}, \quad \mu < v. \quad (38)$$

Учитывая, во-первых, рекуррентный характер алгоритмов экстраполяции ( $m^{(2)}(i)$  используется для вычисления  $m^{(3)}(i), m^{(4)}(i), \dots$ ), во-вторых, в каноническом разложении может быть произвольный порядок следования точек дискретизации (для вычисления  $m^{(2)}(i)$  могут быть использованы два значения, которые соответствуют произвольным сечениям из  $\overline{1, k}$ ) соотношение (37) должно выполняться и для количества известных значений  $> 2$ .

Однако, случайный процесс обладающий данным свойством является марковским, так как

$$M[X(i) / x(1), \dots, x(v)] = x(v) \frac{R_x(v, i)}{D_x(v)},$$

если справедливо уравнение

$$M[(X(i) - X(v) \frac{R_x(v, i)}{D_x(v)}) X(\mu)] = 0, \quad \mu = \overline{1, v},$$

которое эквивалентно (38).

Т.е. алгоритм (15), (16) является оптимальным только для марковских случайных процессов и его явная форма записи в данном случае значительно упрощается:

$$m_{x/x}^{(k)}(i) = \sum_{\mu=1}^k z(\mu) B_{\mu}(k) \frac{R_x(\mu, i)}{D_x(\mu)}, \quad i = \overline{k, I}; \quad (43)$$

где

$$B_{\mu}(k) = \begin{cases} B_{\mu}(k-1) - B_{\mu}(k-1) B_k, & \mu < k; \\ B_{\mu}, & \mu = k. \end{cases} \quad (44)$$

Таким образом, в статье осуществлен анализ качества линейной экстраполяции скалярных случайных процессов на базе аппарата канонических разложений при различном объеме известной априорной и апостериорной информации о исследуемом процессе. В частности получен вывод о том, что переход от скалярного случайного процесса со значительным последствием к векторному марковскому процессу дает квазиоптимальный результат решения задачи фильтрации-экстраполяции методом Калмана.

#### Литература

1. Кудрицкий В.Д. Прогнозирующий контроль радиоэлектронных устройств. - К.: Техника, 1982.-168 с.
2. Кудрицкий В.Д., Атаманюк И.П., Иващенко Е.Н. Оптимальная линейная экстраполяция реализации случайного процесса с фильтрацией погрешностей коррелированных измерений. //Кибернетика и системный анализ.- 1995.- N1.- с. 99- 107.
3. Дж. Медич. Статистически оптимальные линейные оценки и управление. - М.: Энергия, 1973.-440 с.
4. Кудрицкий В.Д., Атаманюк И.П. Алгоритм определения оптимальных параметров фильтра - экстраполятора Винера для нестационарных случайных процессов, наблюдаемых с погрешностями. //Кибернетика и системный анализ. - 1996.- N3.- с. 183-186.